### PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number: 57094857 A

(43) Date of publication of application: 12 . 06 . 82

(51) Int. CI

G06F 11/22

(21) Application number: 55170834

(22) Date of filing: 05 . 12 . 80

(71) Applicant:

**NEC CORP** 

(72) Inventor:

**MORISAWA SHIGEAKI** 

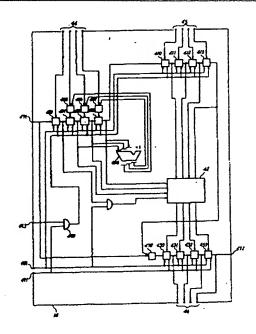
### (54) LOGIC DEVICE

### (57) Abstract:

PURPOSE: To increase the efficiency of diagnosis, by securing a free selection of a shift bus in accordance with the purpose of use and accordingly reducing the time- of diagnosis as well as facilitating an easy control of a diagnosis program.

CONSTITUTION: For the data for observation of a scratch pad memory, O and the addresses are supplied to a flip-flop 400 and flip-flops 401W403 respectively based on the setting method of the flip-flop and in the state under which "1" is applied to a terminal 493. Then the contents of the scratch pad memory is read to flip-flops 430W433 by applying a clock signal 481 by a step. Thus O is applied to the terminal 493 to observe the flip-flops 430W433 based on a flip-flop observing method. In this case, only the data of the memory is transferred to a diagnosing device 2 to ensure a highly efficient diagnosis.

COPYRIGHT: (C)1982,JPO&Japio



(1) 日本国特許庁 (JP)

①特許出願公開

⑩公開特許公報(A)

昭57—94857

Int. Cl.<sup>3</sup>
G 06 F 11/22

識別記号

庁内整理番号 7368-5B 砂公開 昭和57年(1982)6月12日

発明の数 1 審査請求 未請求

(全7頁)

## 60論理装置

创特

顧 昭55-170834

②出 顧 昭55(1980)12月5日

02発 明 者 森澤茂明

東京都港区芝五丁目33番1号日

本電気株式会社内

の出 顧 人 日本電気株式会社

東京都港区芝5丁目33番1号

**78代 理 人 弁理士 芦田坦** 

外2名

明 日本

1. 発明の名称

論 理 装 置

### 2. 特許請求の範囲

1. 予め決められた分割規則に従った分割単位の 論理回路と、該論理回路内の診断対象回路に対 して診断データを設定、または観測する診断手 酸と、前記診断対象回路に対して診断データを 設定、または観測する際に、少をくとも2系統 の前記診断手段を診断目的に応じて使い分ける ための選択手段とから構成されたことを特徴と する診断級能を有する論理装置。

# 3 発明の詳細な説明

本発明は診断機能を有する論理装置に関する。 従来、診断時化おいて、論理装置内の記憶素 子の値を設定、または観測する方法としてシフ トレジスタ方式があった。との方式は、論度回 路の状態を保持する配像素子であるフリップフロップに通常パスとは別に診断用のシフトパスを設けることにより、シフトレジスタとして動作させるようにしたものである。

このような方式を適用した論理装置の領略的な構成例を示すと第1図のようになる。この図において、論理装置1は診断装置2により診断用インタフェース3から診断部間部10を介して診断される。診断装置2の記憶部20には診断プログラム及び診断データが格納される。論理装置1の通常状態における動作部分は論理パッケージ11、12、…、19により構成され、診断時においてはこの各部分が被診断部となる。

ととで、シフトバスを用いてパッケージ内のフリップフロップに対して値を設定、または観視する動作について、第2図を参照して設明する。第2図はあらかじめパッケージ選択手段により第1図にかけるパッケージ11が診断制御部10と接続状態にある場合を示す構成図である。第2図にかいて、論理パッケージ11は被

診断部となる。レジスタ 101 は各パッケージのご フリップフロップの設定、または観測データを 格納する36ビットの診断用シフトレジスタで あり、診断制御部10·K内蔵されている。なお、 上記36ピットの数36は1枚のパッケージに実 装されるフリップフロップ数の最大値である。 パッケージ 11 は第 1 図におけるパッケージ 11 に対応し、9個のフリップフロップ 110,111, …, 118を実装する。なお、第2図においてフ リップフロップ以外の通常の論理動作で使う論 理回路は省略してある。信号104 はフリップフ ロップ化セットするときのデータパス信号であ り、その値は選択ゲート 102 によって"0"か、 \*1\*か、あるいはシフトレジスタ 101 の最左端 の出力 107 の値に選択される。信号 106 はフリ ップフロップを観測するためのデータバス信号 てあり、回路 105 は信号 106 の値が "O" である か,"1"であるかを検出する回路である。シフ トレジスタ 101 の最右端の入力は選択ゲート103 によって信号 104 か、または信号 106 に選択さ

ットずつシフトさせる。検出回路 105 で \*1\*を 検出したところてクロック信号 119 を止め、レ ジスタ 101 は合計 36 ピット シフトして 内容を もと通りにする。以上により、レジスタ 101 の 左づめの内容がパッケージ 11 のフリップフロッ ブ 118.…, 111,110 に設定される。

観測の場合、リードサイクルとライトサイクルに分かれる。リードサイクルでは、シフトレジスタ101の最右端の入力に選択ゲート103によって信号106を与えて、信号104は設定にかけるクリアサイクルと同じように選択ゲート102によって"0"を選び、クロック信号119を36ステップ進め、それと同期してレジスタ101を36ビットシフトさせる。以上により、フリップフロップ118、…、111、110の値がレジスタ101に左づめに格納され、同時にフリップフロップ110、111、…、118はクリアされる。その後、セットにかけるライトサイクルと同じ創御を行なって、フリップフロップ110、111、…、118に元の値をセットしなかして、フリップフ

ns.

設定の場合,フリップフロップ 110,111.…. 118 化セットする内容を予めレジスタ 101 化左 **づめで設定する。その動作はクリアサイクルと** ライトサイクルに分けられる。まず、クリアサ イクルにかいて、信号 184 の値を選択ゲート182 により \*O\* に退び、クロック信号 119 を 36 ス テップ出してフリップフロップ 110,111,… , 118 をクリアする。このとき,レジスタ 101 の 内容はそのまま保存される。次に、ライトサイ クル化おいて、選択ゲート 102 により"1"を選 び、クロック信号 119 を 1 ステップ進め、同時 に検出回路 105 により信号 106 上の \*1\* の検出 を開始する。それから、選択ゲート 102 により 信号 104 としてレジスタ 101 の出力 107 を選び、 同時化レジスタ 101 がリンクシフトレジスタと なるように選択ゲート 103 により信号 104 を選 択する。そして、検出回路 105 によって "1" が 検出されるまでクロック信号 119 を歩進し、更 化。とれと同期してシフトレジスタ 101を1ビ

ロップの値を終すことなくレジスタ 101 K出力 して観測する。

再び,第1図を参照して具体的な動作の説明 を続けると。パッケージ14 はプログラムによ って可視状態とたるレジスタ群 42及び とのレ ジスタ群の任意のレジスタを選択するためのア ドレス情報を保持するレジスタ 40, 書込データ を保持するレジスタ41。そして読出データを保 持するレジスタ 43 Kよって構成される。 とと で、第1図におけるパッケージ14の具体的な 従来例を示す第3回を参照すると、フリップフ ロップ 400, 401, 402, 403 は第 1 図におけるレ ジスタ 40 を構成し、同様化フリップフロップ 410,411,412,413 はレジスタ41 を、フリッ ブフロップ 430, 431, 432, 433 はレジスタ 43 を構成する。特化、フリップフロップ 400 につ いては、"0"のときレジスタ群 42 の統出し、 "1"のとき書込みを指示する。レジスタ群 42 はスクラッチパッドメモリ条子で構成される。 フリップフロップ 400~403, 410~415 および

430~433 はクロック信号 481 により端子 44。 : 45を入力,46を出力とするように動作する。 また、診断時は診断用クロック信号 491 と端子 471 を入力として与え、 婚子 472 に出力が得ら れるように、フリップフロップ 400~403,410 ~413 および 430~433 をツフトレジスタとし て動作させる。なお、加算器 404 はレジスタ群 (スクラッチパッドメモリ) 42 化対する1回の アクセスでアドレス情報をプラス1するもので ある。すなわち、フリップフロップ 401, 402, 403をカウンタとして動作させるもので。加算 器 404 によってブラス1された値は選択ゲート 405,406 および 407 を介してそれぞれフリップ フロップ 401,402 および 403 化入力される。 これはスクラッチバッドメモリの連続番地に対 してアクセスするときに有効となる。

以下に参断時におけるスクラッチパッドメモリ 42 の根例方法について説明する。 スクラッチパッドメモリ素子のような高密度集積回路は、各記憶素子相互を接続するシフトパスを設ける

介して診断装置 2 化転送されるととになり、診 断プログラムによる処理及び転送時間等によって診断時における実行時間が長くなるという大 きな欠点があった。

これを解決する方法として、第3四に代わり 館4図のパッケージ構成による方法が考えられ ていた。この第4図においては、第3図におけ るシフトパスをフリップフロップ 400~403. 410~413 と、フリップフロップ 430~433 の 2 系統に分離し、それぞれの診断用クロック信 母端子として 492 及び 491 を設け、出力端子 472 には選択ゲート 473 により両シフトパスの 一方の選択出力が導かれるようになっている。 このようなパッケージ構成によるスクラッチパ ご ッドメモリの観測は、第3図の場合と同様化フ リップフロップ 400 K \*O\* を、フリップフロッ プ 401, 402, 403 にアドレスをそれぞれクロッ ク信号 492 により設定する。疣いて、通常はク ロック信号 481 を動作させることによりフリッ ブフロップ 430~433 K使出されるので、 とれ

のが困難であるために、シフトレジスタ格成にすることができない。そこで、この場合は通常のクロックを動作させることによりスクラッチパッドメモリの観測を行なっている。第3回においてスクラッチパッドメモリ42を観測する場合、フリップフロップ400には読出しを指示する。0°を、フリップフロップ401、402 および403には観測しようとするスクラッチパッドメモリのアドレスをそれぞれ上述のフリップフロップ設定方法にしたがって設定する。次に、クロック信号481を1ステップ進めることにより、スクラッチパッドメモリの内容がフリップフロップ観測方法により出力する。

一般に、診断時におけるスクラッチパッドメモリの観測は全メモリに及ぶ場合が多い。 しかし乍ら、第3図による方法では、不要なフリップフロップ 400~405、410~415 のデータまでが出力される。そのために、この不要なデータが第1図における診断用シフトレジスタ 101 を

をクロック信号 491 を用いて出力する。従って、 診断装置 2 には不要なデータが転送されること はない。これによれば、第 3 図の構成によって 生ずる欠点は除去されるが、スクラッチパッド メモリの観測以外には適さないことが明白であ る。例えば、パッケージ内全フリップフロップ を観測する場合を例にとると、シフトパスが 2 系統あるために観測動作を 2 回にわたって行わ なくてはならなくなり、これもまた、実行時間 が長くかかるという欠点があった。

本発明の目的は、簡単な回路を付加すること により、上記従来技術において生ずる欠点をす べて除去し、診断を効率よく行うことのできる 論理装置を提供することにある。

本発明は、予め決められた分割規則に従った 分割単位の論理回路と、該論理回路内の診断対 象回路に対して診断データを設定、または観測 する診断手段と、前記診断対象回路に対して診 断データを設定。または観測する際に、少なく とも2系統の前記診断手段を診断目的に応じて 使い分けるための選択手段とから構成され、部 記数断対象回路に含まれる記憶素子の内容を効 率よく設定、または観測するようにしたことを 特 とする。

次に、本発明について実施例を挙げ、図面を 参照して説明する。

本発明による突然例の構成を示すれるとのパッケージは、ないの回路 490 を設け、フリックージは、ないの回路 490 を設け、フリック 450 のシフトパスには選択が一ト 470 のシラから 1 入力のうちから 1 入力のうちから 1 大力のの変換がある。 これにより、 ないでは、 はいのでは、 ないでは、 ないではないではないではないでは、 ないではないではないでは

与えることによりスクラッチパッドメモリの内容がフリップフロップ 430~433 に読出されるから、端子 493 に \*0\* を印加して、前記フリップフロップ 観測方法によりフリップフロップ 450~433 を観測する。このとき、診断装置 2 にはスクラッチパッドメモリのデータのみが転送されるため効率よく診断することができる。

なか、本発明は上記の実施例に限定されると となく。例えば、上記実施例が設理装置の分割 単位をパッケージとしたのに対して、ある分割 規則に従った分割単位に拡張することがパッケージ あるいはまた、上記実施例がスクラッチパット メモリのデータ観測に例をとったのに対して、 制御記憶、キャッシュメモリ等にも適用すると とができる。更に、データ観測に限らずでもない。 設定にも適用可能であることは言うまでもない。

以上の説明により明らかなように、本発明に よれば、シフトパスがその用途に応じて任意に 選択できるように構成され、これによって診断 時間を大きく短右するとともに診断ブロクラム ブ 400~403,410~413 および 430~433 となり、解 3 図のものと等価になる。また、第 2 のシフトパスは端子 491 からクロックを供給し、端子 493 の論理値を\*0\* にすることによりフリップフロップ 430~435 のみを選択でき、第 4 図の方法の長所を生かすことができる。第 5 図にかいて、ゲート 回路 490 は端子 493 を介してパッケージ外部から制御でき、上記シフトパスの2 系統を任意に選択できる。

ここで、第5図にかけるスクラッチパッドメモリ.42の観跚方法について説明するが、これ以外の設定、または観測については端子 493 に \*1\*を印加することにより第3図と等価にたるため、ここでは、その説明を省略する。まず、スクラッチパッドメモリ観測用のデータとして、フリップフロップ 401、402 および 403 にはアドレスを、モれぞれ端子 493 に \*1\*を印加したがって入力する。狭いて、クロック信号 481 を 1 ステップ

の制御が容易となり,診断効率の向上に対して 得られる効果は大きい。

## 4. 図面の簡単な説明

第1図はシフトレジスタ方式を適用した論理 装置の標略的な構成例、第2図は、第1図にかけるパッケージ11と診断制御部10との接続状態を示す構成図、第3図は、第1図にかけるパッケージ 構成図、第4図は、第1図にかけるパッケージ 14に適合する具体的を他の従来例を示す構成 図、第5図は本発明に適合する論理回路の実施 例を示す構成図である。

#### 参照記号:

1 …論理装置、2 …診断装置、3 …診断用インタフェース、10 … 診断制御部、11~19 … パッケージ、20 …診断装置内記憶部、40,41、 43 … レジスタ、42 … スクラッチパッドメモリ、 44,45,46,119,471,472,481,491,492,493 … 端子、101 …診断用シフトレジスタ、102、 103, 405, 406, 407, 470, 473 … 選択ゲート。 105 … 快出回路。 110~118,400~403,410 ~413, 430~433 …フリップフロップ、 404 … ^ 加算器、 490 … ゲート。 101 18

第1図

